

Траектория в \mathbb{R}^2 , наиболее удаленная от наблюдателей

В. И. Бердышев

*Институт математики и механики УрО РАН,
Институт математики и компьютерных наук Уральского федерального университета,
Екатеринбург, Россия*

Аннотация. В докладе поставлена новая экстремальная задача построения траектории движущегося объекта, наиболее удаленной от набора наблюдателей с фиксированными конусами обзора. При некоторых ограничениях на расположение наблюдателей дана характеристика оптимальной траектории.

Пусть t — объект, движущийся внутри заданного коридора $Y \subset \mathbb{R}^2$, Y является замыканием открытого односвязного множества, соединяющего заданные начальную t_* и конечную t^* точки траектории движения объекта

$$\mathcal{T} = \{t(\tau) : 0 \leq \tau \leq 1, t(0) \in V(t_*), t(1) = V(t^*)\} \subset Y. \quad (1)$$

Множество траекторий (1) обозначим через \mathbb{T} . Предполагается, что задан конечный набор наблюдателей $\mathbb{S} = \{S\}$, не принадлежащих внутренности коридора $\overset{\circ}{Y}$. Каждый наблюдатель S имеет фиксированный конус обзора $K(S)$ — выпуклый открытый конус в \mathbb{R}^2 с вершиной S такой, что любая траектория из \mathbb{T} его пересекает.

Определим расстояние от точки t до S следующим образом

$$\rho(t, S) = \begin{cases} \|t - S\| & \text{при } t \in K(S), \\ +\infty & \text{при } t \notin K(S). \end{cases}$$

Задача состоит в поиске траектории $\mathcal{T}^* \in \mathbb{T}$, реализующей максимум

$$M = M(\mathbb{S}) \stackrel{\text{def}}{=} \max_{\mathcal{T} \in \mathbb{T}} \min\{\rho(t, S) : t \in \mathcal{T}, S \in \mathbb{S}\} = \min_{\mathcal{T} \in \mathbb{T}}\{\rho(t \in \mathcal{T}^*), S \in \mathbb{S}\}. \quad (2)$$

Эта задача относится к проблематике, обсуждаемой в [1].

В данной работе указываются характеристические свойства оптимальных (наилучших) траекторий.

Граница $\Gamma = bdY$ множества Y разбивается на две части: левую Γ_l и правую Γ_r по отношению к объекту, движущемуся от t_* к t^* по кратчайшей траектории из \mathbb{T} . Наблюдателя S будем называть левым $S = S_l$ (правым S_r), если к S граница Γ_l (граница Γ_r) ближе, чем Γ_r (чем Γ_l) и обозначать $\mathbb{S}_l = \{S_l\}$, $\mathbb{S}_r = \{S_r\}$. Рассмотрим частные случаи.

1. Для левого (правого) наблюдателя S через $\mathcal{P}(\delta) = \{p\}$ обозначим множество точек $p = p(S)$, ближайших к S из правой (левой) границы и положим

$$M(S) = \rho(S, \mathcal{P}(S)). \quad (3)$$

Отметим очевидное

Предложение 1. Пусть набор \mathbb{S} наблюдателей таков, что $K(S_l) \cap K(S_r) \cap Y = \emptyset$ для любых $S_l \in \mathbb{S}_l$ и $S_r \in \mathbb{S}_r$. Оптимальная траектория $\mathcal{T}^* \in \mathbb{T}$ характеризуется свойствами:

$\mathcal{P}(S) \subset \mathcal{T}^*$ для всех S , реализующих минимум $M = \min_{S \in \mathbb{S}} M(S)$,

$\rho(S, \mathcal{T}^*) \geq M$ для всех $S \in \mathbb{S}$. Любая траектория, содержащая части границы $K(S_l) \cap \Gamma_r$, $K(S_r) \cap \Gamma_l$ и удовлетворяющая условию $\rho(S, \mathcal{T}^*) \geq M$, является оптимальной.

II. Пусть $\mathbb{S} = \{S_l, S_r\}$, где пара наблюдателей S_l, S_r такова, что $(K(S_l) \cap K(S_r)) \cap Y \neq \emptyset$. Обозначим

$$Q = \{x \in K(S_l) \cap K(S_r) \cap Y : \|x - S_l\| = \|x - S_r\|\}.$$

Возможны два случая: 1) $Q \neq \emptyset$, 2) $Q = \emptyset$. Любая траектория пересекает конусы $K(S)$, $S \in \mathbb{S}$. Наилучшая траектория \mathcal{T}^* Должна их пересекать возможно дальше от вершины S , а вне множества $\bar{K}(S_l) \cup \bar{K}(S_r)$ она может быть произвольной.

В случае 1 траектория, очевидно, пересекает множество $\bar{K}(S_l) \cap \bar{K}(S_r)$, точнее, она содержит точку $p \in p(S_l, S_r) \in Q$, реализующую минимум

$$\begin{aligned} M(S_l, S_r) &= \min_{p \in \bar{K}(S_l) \cap \bar{K}(S_r)} \max \{\|S_l - p\|, \|S_r - p\|\} = \\ &= \max \{\|S_l - p(S_l, S_r)\|, \|S_r - p(S_l, S_r)\|\}. \end{aligned} \quad (4)$$

Далее будет удобно точку $p = p(S_l, S_r)$ обозначать через p' в случае 1 и через p'' в случае 2.

Замечание 1. Точка $p' = p'(S_l, S_r)$ лежит на границе одного из конусов $\bar{K}(S_l), \bar{K}(S_r)$, обозначим его вершину через $S' = S'(S_l, S_r)$, и пусть $S = S(S_l, S_r) \in \mathbb{S}$, $S \neq S'$. Для точки t из интервала (p', S') имеем

$$\rho(t, S') = +\infty, \quad \rho(t, S) > \|p' - S'\|,$$

поэтому отрезок $[p, S'] \cap Y$ можно включить в наилучшую траекторию \mathcal{T}^* . Кроме того, в \mathcal{T}^* можно включить две дуги окружностей $C' = \{t \in K(S') : \|t - S'\| = \|p' - S'\|\}$, $C = \{t \in K(S) : \|t - S\| = \|p' - S'\|\}$. Имеем

$$M(S_l, S_r) = \|S_l - p'\| = \|S_r - p'\|.$$

Пусть в случае 2 вершины $S'', S \in \mathbb{S}$ таковы, что

$$\|t - S''\| < \|t - S\| \quad \forall t \in \bar{K}(S_l) \cap \bar{K}(S_r) \quad (5)$$

и точка $p'' = p''(S_l, S_r)$ — решение задачи (4). Тогда p'' — ближайшая к S точка из $\bar{K}(S_l) \cap \bar{K}(S_r)$, а наилучшая траектория содержит точку p'' , не пересекается с $K(S_l) \cap K(S_r)$ и пересекается с $K(S'')$ возможно дальше от S'' (рис. 2). Имеем $M(S_l, S_r) = \|p'' - S''\|$.

Замечание 2. Отрезок $\{(1 - \lambda)p'' + \lambda S'' : \lambda \in \mathbb{R}\} \cap Y$ может быть включен в траекторию \mathcal{T}^* .

На рис. 1, 2 заштрихована область в окрестности точек p' и p'' , где может располагаться \mathcal{T}^* . Точечной линией изображена возможная траектория \mathcal{T}^* .

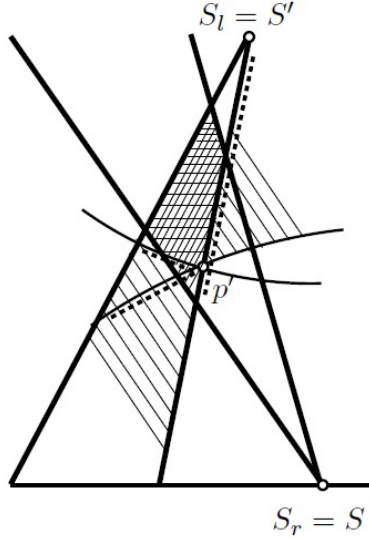


Рис. 1

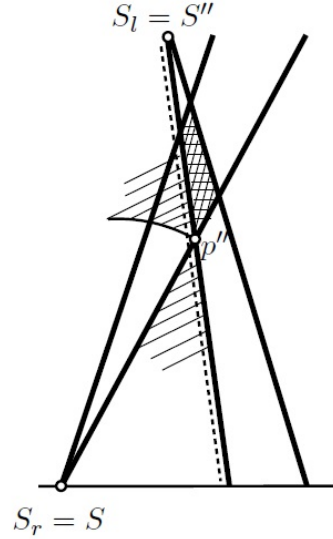


Рис. 2

Доказано

Предложение 2. В случае II имеет место равенство (см. (2), (3))

$$M = \min \{M(S_l, S_r), M(S_l), M(S_r)\}.$$

Уточним обозначение точки $p = p(\cdot, \cdot)$. В случае 1 на позицию первой переменной помещаем вершину $S' \in \mathbb{S}$, для которой граница конуса $\bar{K}(S')$ содержит точку p' . В случае 2 на позиции первой переменной помещена вершина S'' , для которой выполняется (5).

III. Пусть \mathbb{S} — тройка наблюдателей $\mathbb{S} = \{S_1, S_2, S_3\}$, где $S_1 \in \mathbb{S}_r$, $S_2 \in \mathbb{S}_l$, $S_3 \in \mathbb{S}_l$, такая, что множества

$$K(S_1) \cap K(S_2), \quad K(S_1) \cap K(S_3)$$

непусты и не пересекаются.

Предложение 3. Для \mathbb{S} существует оптимальная траектория, содержащая точки $p(S_2, S_1)$, $p(S_3, S_1)$ и

$$M(\mathbb{S}) = \min \{M(S_2, S_1), M(S_3, S_1), M(S_1), M(S_2), M(S_3)\}. \quad (6)$$

Доказательство. Названные точки принадлежат замыканию конуса $K(S_1)$. Если обе точки имеют вид $p''(S_2, S_1)$, $p''(S_3, S_1)$, то они лежат на одной стороне конуса $\bar{K}(S_1)$ и в силу замечания 2 соединяются траекторией \mathcal{T}^* , лежащей на этой стороне и продолжающейся вне ее по Γ_l и Γ_r . Если эти точки имеют вид $p''(S_2, S_1)$, $p''(S_1, S_3)$, то они соединяются частью траектории \mathcal{T}^* , состоящей из отрезков границы $bdK(S_2)$, содержащей точку $p''(S_2, S_1)$, и границы $bdK(S_1)$, содержащей точку $p''(S_1, S_3)$, и, возможно, частью границы Γ_l между этими отрезками. Остальная часть траектории лежит на Γ_r . Пусть точки p имеют вид $p''(S_2, S_1)$, $p'(S_1, S_3)$ и точка $q_1 \in bdK(S_1)$, $q \neq p'(S_1, S_3)$ такова, что $\|q_1 - S_1\| = \|p'(S_1, S_3) - S_1\|$ и $s = \Gamma_r \cap \{(1 - \lambda)S_2 + \lambda p''(S_2, S_1) : \lambda \in \mathbb{R}\}$. Тогда эти точки соединяются отрезком $[p''(S_2, S_1), q]$ и другой $(q_1, p'(S_1, S_3))$ окружности радиуса $\|q_1 - S_1\|$ с центром S_1 , а остальная часть траектории включает в себя отрезки $[p''(S_2, S_1), s]$, $[p'(S_1, S_3), S_1]$ и куски границы Γ_r от t_* до s_2 и от S_1 до t^* . Пусть точки p имеют вид $p'(S_2, S_1)$, $p'(S_1, S_2)$, точка q_1 определена выше, точка $q_2 \in bdK(S_2)$, $q_2 \neq p'(S_2, S_1)$ такова, что $\|q_2 - S_2\| = \|p'(S_2, S_1) - S_2\|$ и $s'_2 = \Gamma_r \cap \{(1 - \lambda)S_2 + \lambda q_2\}$. Ввиду соотношения $(\bar{K}(S_1) \cap \bar{K}(S_3)) \cap (\bar{K}(S_1) \cap \bar{K}(S_2)) = \emptyset$ имеем $\|S_1 - p'(S_1, S_2)\| < \|S_1 - p'(S_2, S_1)\|$. Точки $p'(S_2, S_1)$, $p'(S_1, S_2)$ можно соединить с помощью дуги $(q_1, p'(S_1, S_3))$ радиуса $\|q_1 - S_1\|$ с

центром S_1 и отрезка $[p'(S_2, S_1), q_1]$. В траекторию \mathcal{T}^* можно включить дугу $(q_2, p'(S_2, S_1))$ радиуса $\|q_2 - S_2\|$ с центром S_2 , отрезки $[q_2, s'_2]$, $[p'(S_1, S_3), S_1]$ и куски границы Γ_r от t_* до s'_2 , и от S_1 до t^* . Равенство (6) обеспечивается способом построения траектории \mathcal{T}^* . Предложение установлено.

Замечание 3. Наилучшая траектория \mathcal{T}^* не обязана содержать все точки $p(S_i, S_j)$, $S_i \in \mathbb{S}_l$, $S_j \in \mathbb{S}_r$. Существует пример набора \mathbb{S} , для которого \mathcal{T}^* не может пройти через все такие точки.

IV. Рассмотрим случай произвольного (конечного) числа наблюдателей. Естественно требование расположить их экономно в определенном смысле, в частности, ограничить сверху кратность покрытия коридора Y множественными $K(S_i)$, $S \in \mathbb{S}$. Будем считать, что

$$(K(S_i) \cap K(S_j)) \cap Y = \emptyset \text{ для } S_i, S_j \in \mathbb{S}_l \text{ и для } S_i, S_j \in \mathbb{S}_r. \quad (7)$$

Ясно, что группа наблюдателей, расположенных на одном «берегу», например, на Γ_l , обеспечивает более полное покрытие в зоне Γ_r , чем вблизи Γ_l . Поэтому на обоих «берегах» должно быть (с учетом раствора конусов $K(S)$) примерно одинаковое число наблюдателей. Ради удобства будем считать, что наблюдатели располагаются на границах Γ_l , Γ_r и нумеровать их в порядке от t_* к t^* посредством верхних индексов для левой границы и нижних индексов для правой. Итак, имеем набор конусов $K(S^i)$, $S^i \in \mathbb{S}_l$, $K(S_j)$, $S_j \in \mathbb{S}_r$.

Имеет место

Теорема. *Справедливо равенство*

$$M(\mathbb{S}) = \min \{M(S^i, S_j), M(S^i), M(S_j) : S^i \in \mathbb{S}_l, S_j \in \mathbb{S}_r\}.$$

Наилучшая траектория $\mathcal{T}^ \in \mathbb{T}$ характеризуется свойствами:*

\mathcal{T}^ содержит точки $p(S^i), p(S_j)$ для всех одиночных наблюдателей S^i, S_j и всех пар (S^i, S_j) наблюдателей, реализующих минимумов (7),*

$\rho(S, \mathcal{T}^) \geq M$ для всех $S \in \mathbb{S}$.*

Существует наилучшая траектория, содержащая все точки $p(S^i, S_j) : S^i \in \mathbb{S}_l, S_j \in \mathbb{S}_r$.

Список литературы

1. Бердышев В.И., Костоусов В.Б. Экстремальные задачи и модели навигации по геофизическим полям. – Екатеринбург: Институт математики и механики УрО РАН. 2007. 270 с.